## BEST AVAILABLE COPY

(19)日本国特許庁(JP)

(51) Int.Cl.<sup>6</sup>

(12) 公開特許公報(A)

FΙ

(11)特許出願公開番号

特開平10-283272

(43)公開日 平成10年(1998)10月23日

(01) 1110 01		D/00 1 3								
G06F	12/16	3 1 0		G06F	12	2/16	3 1 0 1	M		
	3/06	301		3	/06	301C				
	13/14	3 1 0			/14	3101	310H			
13/36		3 2 0				36	3 2 0 A			
				審査請	求	未請求	請求項の数5	FD	(全 1	3 頁)
(21)出願番号		特願平9-98389		(71)出願	(71)出願人 000005108					
						株式会	社日立製作所			
(22)出願日		平成9年(1997)4月1日				東京都	千代田区神田駿河	可台四	丁目6者	路地
				(72)発明	者	福澤	寧子			
			:			神奈川」	県川崎市麻生区3	E禅寺I	099番垻	也株
			•			式会社	日立製作所シスラ	テム開き	<b>艳研究</b> 原	加
				(72)発明	者	山本				
						神奈川	県川崎市麻生区	E禅寺I	099番垻	也株
			·.			式会社	日立製作所シスラ	テム開き	<b>色研究</b> 原	<b>乔内</b>
				(72)発明	者	中野(	<b>俊夫</b>			
•			1			神奈川」	県小田原市国府	<b>\$2880</b> ∂	野地 杉	朱式会
							製作所ストレー			
		,		(74)代理	人	弁理士	笹岡 茂 (5	<b>作1名</b> )		

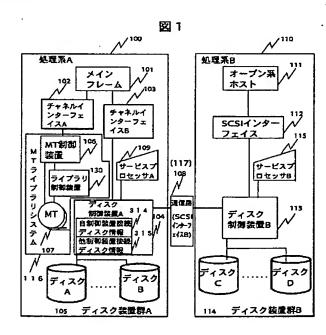
#### (54) 【発明の名称】 複合計算機システムおよび複合 I / Oシステム

識別記号

#### (57)【要約】

【課題】 オープン用のI/0サブシステムのデータを該I/0サブシステムに直続されてないメインフレーム管理のバックアップシステムにバックアップする。

【解決手段】 オープン用のB系I/0サブシステム(113, 114)とメインフレーム用のA系I/0サブシステム(104, 10 5)を通信手段で接続し、B系I/0サブシステムに接続されたディスクのデータをMTライブラリシステムに接続されたディスクのデータをMTライブラリシステムにだックアップするため、B系I/0サブシステムのデータをメインフレームからアクセスできるようにA系I/0サブシステムに、自サブシステム内の空いている記憶装置アドレスをオープン用のI/0サブシステムの記憶装置に割り当てるためのテーブル(314,315)を設け、メインフレームから受け付けた可変長記録形式の要求を、B系の固定長記録形式に変換し、前記テーブルに基づき指定されたディスクにアクセスし、得られたデータをメインフレームに送り、バックアップシステムにバックアップする。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 第1のホストコンピュータと、前記第1のホストコンピュータと可変長記録形式インターフェイスで直接接続され、1つ以上の外部記憶装置を含む第1のI/Oサブシステムと、第2のホストコンピュータと、前記第2のホストコンピュータと固定長記録形式インターフェイスで直接接続され、1つ以上の外部記憶装置を含む第2のI/Oサブシステムと、前記第1のI/Oサブシステムと前記第2のI/Oサブシステムを接続する通信機構を含む複合計算機システムであって、前記第1のI/Oサブシステムは、

外部記憶装置の装置アドレスと、該装置アドレスが第1 または第2のI/Oサブシステムの外部記憶装置のいず れに割り当てられているかを示す情報と、第2のI/O サブシステムの外部記憶装置に割り当てられている場合 に該外部記憶装置の第2のI/Oサブシステムにおける 装置アドレスとを格納するテーブルと、

前記第1のホストコンピュータから、リード/ライトすべき外部記憶装置アドレスを含み、かつ、前記可変長記録形式インターフェイスにしたがったリード/ライト要求を受け取った時、前記テーブルを参照して、前記リード/ライト要求に含まれる外部記憶装置アドレス中の装置アドレスが、前記第1のI/Oサブシステムに含まれる外部記憶装置に割り当てられてなく、前記第2のI/Oサブシステムに含まれる外部記憶装置に割り当てられている場合、前記可変長記録形式インターフェイスにしたがった前記リード/ライト要求を、前記第2のI/Oサブシステムに送ることを決定する手段と、

前記第2のI/Oサブシステムに送ることを決定した前記可変長記録形式インターフェイスにしたがった前記リード/ライト要求を、前記固定長インターフェイスにしたがったリード/ライト要求に変換して、前記第2のI/Oサブシステムに送る手段を有することを特徴とする複合計算機システム。

【請求項2】 第1のホストコンピュータと、前記第1のホストコンピュータと可変長記録形式インターフェイスで直接接続され、1つ以上の外部記憶装置を含む第1のI/Oサブシステムと、前記第1のホストコンピュータに接続されたバックアップシステムと、第2のホストコンピュータと、前記第2のホストコンピュータと固定長記録形式インターフェイスで直接接続され、1つ以上の外部記憶装置を含む第2のI/Oサブシステムと、前記第1のI/Oサブシステムと前記第2のI/Oサブシステムと接続する通信機構を含む複合計算機システムであって

前記第1のホストコンピュータは、前記第1のI/Oサブシステムに対して、データをリードすべき外部記憶装置のアドレスを含み、かつ前記可変長記録形式インターフェイスにしたがったリード要求を発行して、前記第1のI/Oサブシステムから受け取ったデータを、前記バ

ックアップシステムにバックアップする手段を有し、 前記第1のI/Oサブシステムは、

外部記憶装置の装置アドレスと、該装置アドレスが第1 または第2のI/Oサブシステムの外部記憶装置のいず れに割り当てられているかを示す情報と、第2のI/O サブシステムの外部記憶装置に割り当てられている場合 に該外部記憶装置の第2のI/Oサブシステムにおける 装置アドレスとを格納するテーブルと、

前記第1のホストコンピュータから、リードすべき外部記憶装置アドレスを含み、かつ、前記可変長記録形式インターフェイスにしたがったリード要求を受け取った時、前記テーブルを参照して、前記リード要求に含まれる外部記憶装置アドレス中の装置アドレスが、前記第1のI/Oサブシステムに含まれる外部記憶装置に割り当てられてなく、前記第2のI/Oサブシステムに含まれる外部記憶装置に割り当てられている場合、前記可変長記録形式インターフェイスにしたがった前記リード要求を、前記第2のI/Oサブシステムに送ることを決定する手段と、

前記第2のI/Oサブシステムに送ることを決定した前記可変長記録形式インターフェイスにしたがった前記リード要求を、前記固定長インターフェイスにしたがったリード要求に変換して、前記第2のI/Oサブシステムに送り、前記第2のI/Oサブシステムから受け取ったデータを、前記第1のホストコンピュータに送る手段を有することを特徴とする複合計算機システム。

【請求項3】 第1のホストコンピュータと、前記第1のホストコンピュータと可変長記録形式インターフェイスで直接接続され、1つ以上の外部記憶装置を含む第1のI/Oサブシステムと、前記第1のホストコンピュータに接続されたバックアップシステムと、第2のホストコンピュータと、前記第2のホストコンピュータと固定長記録形式インターフェイスで直接接続され、1つ以上の外部記憶装置を含む第2のI/Oサブシステムと、前記第1のI/Oサブシステムと前記第2のI/Oサブシステムと表続する通信機構を含む複合計算機システムであって、

前記第1のホストコンピュータは、前記第1のI/Oサブシステムに対して、データをライトすべき外部記憶装置のアドレスを含み、かつ前記可変長記録形式インターフェイスにしたがったライト要求を発行して、前記バックアップシステムから読み出したデータを前記第1のI/Oサブシステムに送る手段を有し、

前記第1の I/Oサブシステムは、

外部記憶装置の装置アドレスと、該装置アドレスが第1 または第2のI/Oサブシステムの外部記憶装置のいず れに割り当てられているかを示す情報と、第2のI/O サブシステムの外部記憶装置に割り当てられている場合 に該外部記憶装置の第2のI/Oサブシステムにおける 装置アドレスとを格納するテーブルと、 前記第1のホストコンピュータから、ライトすべき外部記憶装置アドレスを含み、かつ、前記可変長記録形式インターフェイスにしたがったライト要求を受け取った時、前記テーブルを参照して、前記ライト要求に含まれる外部記憶装置アドレス中の装置アドレスが、前記第1のI/Oサブシステムに含まれる外部記憶装置に割り当てられてなく、前記第2のI/Oサブシステムに含まれる外部記憶装置に割り当てられてなく、前記第2のI/Oサブシステムに含まれる外部記憶装置に割り当てられている場合、前記可変長記録形式インターフェイスにしたがった前記ライト要求を、前記第2のI/Oサブシステムに送ることを決定する手段と、

前記第2のI/Oサブシステムに送ることを決定した前記可変長記録形式インターフェイスにしたがった前記ライト要求を、前記固定長インターフェイスにしたがったライト要求に変換して、前記第2のI/Oサブシステムに送り、前記第1のホストコンピュータから受け取った前記データを、前記第2のI/Oサブシステムに送る手段を有することを特徴とする複合計算機システム。

【請求項4】 1つ以上の外部記憶装置を含む第1のI/Oサブシステムと、該第1のI/Oサブシステムに接続され、1つ以上の外部記憶装置を含む第2のI/Oサブシステムとを含み、ホストコンピュータに接続された複合I/Oシステムであって、

前記第1のI/Oサブシステムは、

外部記憶装置の装置アドレスと、該装置アドレスが第1 または第2のI/Oサブシステムの外部記憶装置のいず れに割り当てられているかを示す情報と、第2のI/O サブシステムの外部記憶装置に割り当てられている場合 に該外部記憶装置の第2のI/Oサブシステムにおける 装置アドレスとを格納するテーブルと、

前記ホストコンピュータからリード/ライトすべき外部記憶装置アドレスを指定したリード/ライト要求を受け取った時、前記テーブルを参照して、指定された前記外部記憶装置アドレス中の装置アドレスが、前記第1のI/Oサブシステムに含まれる外部記憶装置に割り当てられてなく、前記第2のI/Oサブシステムに含まれる外部記憶装置に割り当てられている場合、前記リード/ライト要求を前記第2のI/Oサブシステムに送る手段を有することを特徴とする複合I/Oシステム。

【請求項5】 可変長記録形式インターフェイスを持ち、1つ以上の外部記憶装置を含む第1のI/Oサブシステムと、固定長記録形式インターフェイスを持ち1つ以上の外部記憶装置を含む第2のI/Oサブシステムと、前記第1のI/Oサブシステムと前記第2のI/Oサブシステムを接続する通信機構とを含み、ホストコンピュータに接続された複合I/Oシステムであって、前記第1のI/Oサブシステムは、

外部記憶装置の装置アドレスと、該装置アドレスが第1 または第2のI/Oサブシステムの外部記憶装置のいず れに割り当てられているかを示す情報と、第2のI/O サブシステムの外部記憶装置に割り当てられている場合 に該外部記憶装置の第2のI/Oサブシステムにおける 装置アドレスとを格納するテーブルと、

前記ホストコンピュータから、リード/ライトすべき外部記憶装置アドレスを含み、かつ、前記可変長記録形式インターフェイスにしたがったリード/ライト要求を受け取った時、前記テーブルを参照して、前記リード/ライト要求に含まれる外部記憶装置アドレス中の装置アドレスが、前記第1のI/Oサブシステムに含まれる外部記憶装置に割り当てられてなく、前記第2のI/Oサブシステムに含まれる外部記憶装置に割り当てられている場合、前記可変長記録形式インターフェイスにしたがった前記リード/ライト要求を、前記第2のI/Oサブシステムに送ることを決定する手段と、

前記第2のI/Oサブシステムに送ることを決定した前記可変長記録形式インターフェイスにしたがった前記リード/ライト要求を、前記固定長インターフェイスにしたがったリード/ライト要求に変換して、前記第2のI/Oサブシステムに送る手段を有することを特徴とする複合I/Oシステム。

#### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、アクセスインターフェイスが異なるため直接接続できないホストコンピュータと I / O サブシステムの間で記憶装置のデータをバックアップ可能とするシステムおよびホストコンピュータにアクセスインターフェイスが異なる複数の I / O サブシステムを接続したシステムに関する。

#### [0.002]

【従来の技術】メインフレームでは、処理速度、記憶容 量の異なる外部記憶装置を組み合わせた大規模な記憶階 層 (ストレージ階層) に対して、最適なデータの配置、 および効率的な運用支援を目的とするデータ管理機能・ 統合ストレージ管理機能が充実しており、例えば、IB MODFSMS (Data Facility Sto rage Management Subsyste m)が相当し、"IBMSYSTEMS JOURNA L, Vol. 28, Nol, 1989 "に詳細が記 載されている。本管理機能を介してメインフレームの I **/Oサブシステムのディスクデータを、ビットコストが** 安価あるいは大容量のデータを格納できる磁気テープや 磁気テープライブラリといった媒体にバックアップする ことができる。一方、パソコンやワークステーション等 のオープンシステムでは、メインフレームのような大容 量のデータを格納できる磁気テープや磁気テープライブ ラリといった媒体が装備されていない。

【 0 0 0 3 】 一般に、パソコンやワークステーション等のオープンシステムでは、固定長レコード形式に従ってディスクへのアクセスを行っており、メインフレームではカウントキーデータ形式と呼ばれる可変長レコード形

式に従ってディスクへのアクセスを行っている。このため、メインフレーム用のディスクサブシステムとオープンシステム用のディスクサブシステムは別々に構成されることが多い。一方、USOO5155845号では、I/Oサブシステム間で、データを送受信する技術が公開されている。

#### [0004]

【発明が解決しようとする課題】ホストコンピュータが異なるため、オープンシステム用のディスクサブシステムとメインフレーム用のディスクサブシステムでは、個別にバックアップ等の運用、管理をしている。しかし、すでにのべたように、オープンシステムには、大容量のデータを格納できる磁気テープや磁気テープライブラリといった媒体がないため、メインフレームのI/Oサブシステムにバックアップをとることは有効である。しかし、通常のオープンシステム用のディスクシステムは、インターフェイスが異なるため、メインフレームとは直接接続できない。一方、USOO5155845号では、ホストコンピュータとは直接接続されていないストレージシステムに対するリード/ライト処理をいかに実現するかについては、記載されていない。

【0005】本発明の目的は、アクセスインターフェイスが異なるため直接接続できないホストコンピュータと I/Oサブシステムの間で、記憶装置のデータをバックアップするシステムを提供することにある。特に、オープンシステムのI/Oサブシステムのデータを、当該 I/Oサブシステムとは直接接続されていないメインフレームからバックアップするシステムを提供することである。また、本発明の他の目的は、メインフレームには直接接続されていないオープンシステム用の I/Oサブシステムの記憶装置に対し、メインフレームからのアクセスを可能にすることにある。また、本発明のさらに他の目的は、メインフレームにインタフェースの異なる 2以上の I/Oサブシステムを接続可能にしたシステムを提供することにある。

#### [0006]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するため、本発明は、第1のホストコンピュータと、前記第1のホストコンピュータと可変長記録形式インターフェイスで直接接続され、1つ以上の外部記憶装置を含む第1のI/Oサブシステムと、第2のホストコンピュータと、前記第2のホストコンピュータと固定長記録形式インターフェイスで直接接続され、1つ以上の外部記憶装置を含む第2のI/Oサブシステムと、前記第1のI/Oサブシステムと前記第2のI/Oサブシステムを接続する通信機構を含む複合計算機システムであり、前記第1のI/Oサブシステムは、外部記憶装置の装置アドレスと、該装置アドレスが第1または第2のI/Oサブシステムの外部記憶装置のいずれに割り当てられているかを示す情報と、第2のI/Oサブシステムの外部記憶装

置に割り当てられている場合に該外部記憶装置の第2の I/Oサブシステムにおける装置アドレスとを格納する テーブルと、前記第1のホストコンピュータから、リー ド/ライトすべき外部記憶装置アドレスを含み、かつ、 前記可変長記録形式インターフェイスにしたがったリー ド/ライト要求を受け取った時、前記テーブルを参照し て、前記リード/ライト要求に含まれる外部記憶装置ア ドレス中の装置アドレスが、前記第1のI/Oサブシス テムに含まれる外部記憶装置に割り当てられてなく、前 記第2のI/Oサブシステムに含まれる外部記憶装置に 割り当てられている場合、前記可変長記録形式インター フェイスにしたがった前記リード/ライト要求を、前記 第2の I/Oサブシステムに送ることを決定する手段 と、前記第2のI/Oサブシステムに送ることを決定し た前記可変長記録形式インターフェイスにしたがった前 記リード/ライト要求を、前記固定長インターフェイス にしたがったリード/ライト要求に変換して、前記第2 のI/Oサブシステムに送る手段を有するようにしてい

【0007】また、第1のホストコンピュータと、前記 第1のホストコンピュータと可変長記録形式インターフ ェイスで直接接続され、1つ以上の外部記憶装置を含む 第1の I/Oサブシステムと、前記第1のホストコンピ ュータに接続されたバックアップシステムと、第2のホ ストコンピュータと、前記第2のホストコンピュータと 固定長記録形式インターフェイスで直接接続され、1つ 以上の外部記憶装置を含む第2のI/〇サブシステム と、前記第1のI/Oサブシステムと前記第2のI/O サブシステムを接続する通信機構を含む複合計算機シス テムであり、前記第1のホストコンピュータは、前記第 1の I/Oサブシステムに対して、データをリードすべ き外部記憶装置のアドレスを含み、かつ前記可変長記録 形式インターフェイスにしたがったリード要求を発行し て、前記第1の1/0サブシステムから受け取ったデー タを、前記バックアップシステムにバックアップする手 段を有し、前記第1のI/Oサブシステムは、外部記憶 装置の装置アドレスと、該装置アドレスが第1または第 2の I / O サブシステムの外部記憶装置のいずれに割り 当てられているかを示す情報と、第2のI/Oサブシス テムの外部記憶装置に割り当てられている場合に該外部 記憶装置の第2のI/Oサブシステムにおける装置アド レスとを格納するテーブルと、前記第1のホストコンピ ュータから、リードすべき外部記憶装置アドレスを含 み、かつ、前記可変長記録形式インターフェイスにした がったリード要求を受け取った時、前記テーブルを参照 して、前記リード要求に含まれる外部記憶装置アドレス 中の装置アドレスが、前記第1の I/Oサブシステムに 含まれる外部記憶装置に割り当てられてなく、前記第2 のI/Oサブシステムに含まれる外部記憶装置に割り当 てられている場合、前記可変長記録形式インターフェイ

スにしたがった前記リード要求を、前記第2のI/Oサブシステムに送ることを決定する手段と、前記第2のI/Oサブシステムに送ることを決定した前記可変長記録形式インターフェイスにしたがった前記リード要求を、前記固定長インターフェイスにしたがったリード要求に変換して、前記第2のI/Oサブシステムに送り、前記第2のI/Oサブシステムから受け取ったデータを、前記第1のホストコンピュータに送る手段を有するようにしている。

【0008】また、第1のホストコンピュータと、前記 第1のホストコンピュータと可変長記録形式インターフ ェイスで直接接続され、1つ以上の外部記憶装置を含む 第1のI/Oサブシステムと、前記第1のホストコンピ ュータに接続されたバックアップシステムと、第2のホ ストコンピュータと、前記第2のホストコンピュータと 固定長記録形式インターフェイスで直接接続され、1つ 以上の外部記憶装置を含む第2の I / O サブシステム と、前記第1のI/Oサブシステムと前記第2のI/O サブシステムを接続する通信機構を含む複合計算機シス テムであり、前記第1のホストコンピュータは、前記第 1のI/Oサブシステムに対して、データをライトすべ き外部記憶装置のアドレスを含み、かつ前記可変長記録 形式インターフェイスにしたがったライト要求を発行し て、前記バックアップシステムから読み出したデータを 前記第1のI/Oサブシステムに送る手段を有し、前記 第1の I/Oサブシステムは、外部記憶装置の装置アド レスと、該装置アドレスが第1または第2の1/0サブ システムの外部記憶装置のいずれに割り当てられている かを示す情報と、第2のI/Oサブシステムの外部記憶 装置に割り当てられている場合に該外部記憶装置の第2 のI/Oサブシステムにおける装置アドレスとを格納す るテーブルと、前記第1のホストコンピュータから、ラ イトすべき外部記憶装置アドレスを含み、かつ、前記可 変長記録形式インターフェイスにしたがったライト要求 を受け取った時、前記テーブルを参照して、前記ライト 要求に含まれる外部記憶装置アドレス中の装置アドレス が、前記第1のI/Oサブシステムに含まれる外部記憶 装置に割り当てられてなく、前記第2の I / Oサブシス テムに含まれる外部記憶装置に割り当てられている場 合、前記可変長記録形式インターフェイスにしたがった 前記ライト要求を、前記第2のI/Oサブシステムに送 ることを決定する手段と、前記第2のI/Oサブシステ ムに送ることを決定した前記可変長記録形式インターフ ェイスにしたがった前記ライト要求を、前記固定長イン ターフェイスにしたがったライト要求に変換して、前記 第2の I/Oサブシステムに送り、前記第1のホストコ ンピュータから受け取った前記データを、前記第2のI /Oサブシステムに送る手段を有するようにしている。 【0009】また、1つ以上の外部記憶装置を含む第1 のI/Oサプシステムと、該第1のI/Oサプシステム

に接続され、1つ以上の外部記憶装置を含む第2の 1/ Oサブシステムとを含み、ホストコンピュータに接続さ れた複合 I /〇システムであり、前記第1の I /〇サブ システムは、外部記憶装置の装置アドレスと、該装置ア ドレスが第1または第2の1/0サブシステムの外部記 憶装置のいずれに割り当てられているかを示す情報と、 第2の I/Oサブシステムの外部記憶装置に割り当てら れている場合に該外部記憶装置の第2のI/Oサブシス テムにおける装置アドレスとを格納するテーブルと、前 記ホストコンピュータからリード/ライトすべき外部記 **憶装置アドレスを指定したリード/ライト要求を受け取** った時、前記テーブルを参照して、指定された前記外部 記憶装置アドレス中の装置アドレスが、前記第1のI/ 〇サブシステムに含まれる外部記憶装置に割り当てられ てなく、前記第2のI/Oサブシステムに含まれる外部 記憶装置に割り当てられている場合、前記リード/ライ ト要求を前記第2の I/Oサブシステムに送る手段を有 するようにしている。

【0010】また、可変長記録形式インターフェイスを 持ち、1つ以上の外部記憶装置を含む第1の I/Oサブ システムと、固定長記録形式インターフェイスを持ち1 つ以上の外部記憶装置を含む第2のI/Oサブシステム と、前記第1のI/Oサブシステムと前記第2のI/O サブシステムを接続する通信機構とを含み、ホストコン ピュータに接続された複合 I/Oシステムであり、前記 第1の I/Oサブシステムは、外部記憶装置の装置アド レスと、該装置アドレスが第1または第2のI/Oサブ システムの外部記憶装置のいずれに割り当てられている かを示す情報と、第2のI/Oサブシステムの外部記憶 装置に割り当てられている場合に該外部記憶装置の第2 のI/Oサブシステムにおける装置アドレスとを格納す るテーブルと、前記ホストコンピュータから、リード/ ライトすべき外部記憶装置アドレスを含み、かつ、前記 可変長記録形式インターフェイスにしたがったリード/ ライト要求を受け取った時、前記テーブルを参照して、 前記リード/ライト要求に含まれる外部記憶装置アドレ ス中の装置アドレスが、前記第1のI/Oサブシステム に含まれる外部記憶装置に割り当てられてなく、前記第 2の I/Oサブシステムに含まれる外部記憶装置に割り 当てられている場合、前記可変長記録形式インターフェ イスにしたがった前記リード/ライト要求を、前記第2 の I / Oサブシステムに送ることを決定する手段と、前 記第2のI/Oサブシステムに送ることを決定した前記 可変長記録形式インターフェイスにしたがった前記リー ド/ライト要求を、前記固定長インターフェイスにした がったリード/ライト要求に変換して、前記第2の I / Oサブシステムに送る手段を有するようにしている。 [0011]

【発明の実施の形態】以下、本発明の一実施例を、図面 により説明する。

【0012】図1は、本発明の対象となる計算機システ ムの一例を示す図である。処理系A100は、メインフ レーム101、チャネルインターフェイスA102、チ ャネルインターフェイスB103、磁気テープ (MT) 制御装置106、磁気テープライブラリ制御装置13 0、磁気テープライブラリ107、ディスク制御装置A 104、ディスク装置群A105、サービスプロセッサ 109から構成される。メインフレーム101は、カウ ントキーデータ形式と呼ばれる可変長レコード形式に従 うチャネルインターフェイスB103を介して、ディス ク制御装置A104にアクセスする。ここで、カウント キーデータ形式とは、リード/ライトの単位となるレコ ードをカウント部、キー部、データ部と呼ぶ3つのフィ ールドから構成するレコード形式である。カウント部に は、レコードの識別子、キー部には、このレコードをア クセスするためのキー情報、データ部には、アプリケー ションプログラムが使用するデータが格納される。な お、以下、磁気テープ(MT)制御装置106、磁気テ ープライブラリ制御装置130、磁気テープライブラリ 107を併せてMTライブラリシステム116として参 照する。チャネルインターフェイスを介して接続される 記憶階層としては、磁気テープだけでなく、光ディスク 等がある。以下では、MTライブラリシステム116が 接続されている場合を例に示す。

【 O O 1 3】ディスク制御装置A 1 O 4 には、自制御装置接続ディスク情報 3 1 4、他制御装置接続ディスク情報 3 1 5 が含まれる。自制御装置接続ディスク情報 3 1 4、他制御装置接続ディスク情報 3 1 5 は、メインフレームから直接接続されていない I / O サブシステムのディスク装置のアクセスを可能にするために設けた情報である。この詳細については、後述する。

【0014】処理系B110は、オープン系ホスト111、SCSIインターフェイス(Small Computer System Interface)112、ディスク制御装置B113、ディスク装置群B114、サービスプロセッサB115から構成される。オープン系ホスト111は、リード/ライトの単位となるレコードが固定長であるSCSIインターフェイス112を介して、ディスク制御装置B113にアクセスする。ディスク制御装置A104とディスク制御装置B113は、通信路108で接続されている。通信路108は、例えば、SCSIケーブルb117でもよい。以下、カウントキーデータ形式をCKD形式と呼び、固定長ブロック形式をFBA(Fixed Block Architecture)形式と呼ぶ。以下、CKD形式のレコードをCKDレコード、FBA形式のレコードをFBAレコードと呼ぶ。

【0015】図2は、本発明の対象となる計算機システムの他の一例を示す図であり、1つのメインフレーム用のI/Oサブシステムに2つ以上のオープンシステム用のI/Oサブシステムが接続されている。処理系X12

0では、オープン系ホストX121とディスク制御装置 X123のインターフェイスが、Fibre Channelインターフェイス122で接続されている。Fibre Channelインターフェイス122は、光ケーブルであり、ホストと制御装置間の接続距離を拡大できる。ただし、ホストと制御装置の間は、SCSIをベースとしたFibre Channelインターフェイスが採用されることが多い。また、ディスク制御装置 X123とディスク制御装置B113の間も、Fibre ChannelインターフェイスX126のようなインタフェイスで接続されていてもよい。

【0016】図2の構成でのデータバックアップは、図 1の構成でのデータバックアップの拡張となる。 各装置 の基本的な動作は、メインフレーム101、オープン系 ホスト111、121は、各々のインターフェイスを介 して、外部記憶装置である磁気テープライブラリ10 7、あるいはディスク装置群A105、ディスク装置群 B114、ディスク装置群X124をアクセスする。メ インフレーム101のプロセスは、チャネルインターフ ェイスをサポートする任意のオペレーティング・システ ム、例えば日立製作所のVOS3(Virtual-s torage Operating System3) 等の制御下で、また、オープン系ホストのプロセスは、 SCSIインターフェイスをサポートする任意のオペレ ーティング・システム、例えばUNIX( UNIXは X/Open社の米国、およびその他の国における登録 **商標である)等のオペレーティング・システムの制御下** で、各々のインターフェイスを介して外部に格納されて いるデータへの経路を確立する。

【0017】図3は、ディスク制御装置A104の構成 を示す図である。ディスク制御装置A104は、本ディ スク制御装置の制御系プロセス307を実行するMPU 302、メモリ装置301、ホストデータ転送装置30 3、ディスク·キャツシユ装置304、I/Oサブシス テム間データ転送装置305、ディスク転送装置30 6、これらの装置間を接続するバス308から成る。制 御系プロセス307はマルチタスク、あるいはマルチプ ロセッサ環境で動作する。メモリ装置301には、各種 マイクロプログラム312、各種データ313、が含ま れる。特に、ディスク制御装置A104の場合には、図 1の説明でも述べたように、自制御装置接続ディスク情 報314、他制御装置接続ディスク情報315が格納さ れている。ディスク制御装置B113、ディスク制御装 置X123も同様の構成であるため、省略する。ただ し、ディスク制御装置B113、ディスク制御装置X1 23の場合には、自制御装置接続ディスク情報314、 他制御装置接続ディスク情報315を含む必要はない。 【0018】自制御装置接続ディスク情報314は、デ ィスク制御装置A104のメモリ装置301に格納され ている制御装置等の接続関係を示す。自制御装置接続デ

ィスク情報314は、ディスク装置対応に存在する情報 である。自制御装置接続ディスク情報314を図4に示 す。装置アドレス400は、メインフレーム101等の ホストコンピュータが、リード/ライト対象とするディ スク置を識別するための識別子であり、メインフレーム 101等のホストコンピュータが、発行するリード/ラ イト要求にも含まれる情報である。自制御装置接続情報 401は、この制御装置接続ディスク情報314に対応 するディスク装置が実際に、制御装置に接続してあるか どうかを示す情報である。他制御装置接続ポインタ40 2は、この制御装置接続ディスク情報314が、他の制 御装置に接続されたディスク装置に割り当てられている かを表す。割り当てられてある場合、ポインタは、対応 する他制御装置接続ディスク情報315を指し示す。割 り当てられていない場合、ポインタはヌル値である。し たがって、他制御装置接続ポインタ402が有効な場合 (その装置アドレス400が、他の制御装置に接続され たディスク装置に割り当てられている場合)、自制御装 置接続情報401は、割り当てられていない状態にあ る。また、他制御装置接続ポインタ402が無効な場合 (その装置アドレス400が、他の制御装置に接続され たディスク装置に割り当てられていない場合)には、自 制御装置接続情報401は、割り当てられていない状態 を示すことがあってもよい。つまり、その装置アドレス 400が、自制御装置に接続したディスク装置にも割り 当てられていないし、他の制御装置に接続されたディス ク装置に割り当てられていない状態があってもよい。属 性403は、該当するディスク装置のインターフェイ ス、機能、データフォーマットタイプ、ブロック長等、 装置固有の情報である図5に示す他制御装置接続ディス ク情報315は、ディスク制御装置A104に直接接続 していないディスク装置に対応する情報である。他制御 装置接続ディスク情報315は、自制御装置接続ディス ク情報314のいずれかから、ポイントされていること になる。接続制御装置アドレス500は、本他制御装置 接続ディスク情報315に対応するディスク装置が接続 されている制御装置のアドレスが格納される。本実施例 では、ディスク制御装置B113が格納されていること になる。ディスクアドレス501は、対応するディスク 装置に、実際に接続されている制御装置の中で割り当て られているアドレスを示す。自制御装置接続ディスク情 報314、他制御装置接続ディスク情報315は、例え ば、サービスプロセッサ109から設定される。

【0019】本実施例では、図4、図5に示した自制御装置接続デイスク情報314、他制御装置接続デイスク情報315の情報に利用することにより、図6に示すように、メインフレーム101からは、ディスク制御装置B113を介して接続されているディスク装置群B114(ディスクC、ディスクD)も、ディスク制御装置A104に接続されていると認識される。これは、ディス

ク制御装置A104が、ディスク制御装置A104の中で空いているディスク装置のアドレスを、オープン系の I/Oサブシステムのディスク装置に割り当てているためである。

【0020】以下、バックアップ処理の処理内容を、図 1、図7、図8を用いて説明する。具体的には、図1に おいて、処理系Bのオープン系システムのディスク装置 群B114のデータを、処理系Aのディスク制御装置A 104、メインフレーム101を介して、MTライブラ リシステム116にバックアップする。逆に、MTライ ブラリシステム116にバックアップしたデータを処理 系Aのメインフレーム101、ディスク制御装置A10 4を介して、処理系Bのオープン系システムのディスク 装置群B114にリストアする。上記バックアップおよ びリストアは、メインフレーム101による指示により 実行されるまず、処理系Bのオープン系システムのディ スク装置群B114のデータを、処理系Aのディスク制 御装置A104、メインフレーム101を介して、MT ライブラリシステム116にバックアップする場合につ いて説明する。なお、既に述べたように、メインフレー ム101には、ディスク装置群B114(ディスクC、 ディスクD)も、ディスク装置A104に接続されてい ると認識されている。したがって、メインフレーム10 1の動作については、ディスク制御装置A104に、単 にリード要求を発行し、受け取ったデータをMTライブ ラリシステム116にバックアップするだけであるた め、特に説明を行なわない。

【0021】MTライブラリシステム116にバックア ップを行なう場合、メインフレーム101はリード要求 をディスク制御装置A104に発行する。ディスク制御 装置A104は、メインフレーム101からのリード要 求を受けて、図7のフロー図に従い処理を実行する。ま ず、ステップ700で、リード要求内で指定されたディ スク装置のアドレスから、対応する自制御装置接続ディ スク情報314を見出す。ステップ701では、指定さ れたディスク装置が、ディスク制御装置A104に接続 されているかをチェックする。ディスク制御装置A10 4に接続されていれば、ステップ702で、そのディス ク装置から該当するデータを読み出すことになる。ディ スク制御装置A104に接続されていなければ、ステッ プ703では、指定されたディスク装置が、他のディス ク制御装置(ディスク制御装置B113)に接続されて いるかをチェックする。すなわち、他制御装置接続ポイ ンタ402がヌル値になっているかどうかチェックす る。チェックの結果、ヌル値になっていて、接続されて いない場合、ステップ704で、エラー報告を行なう。 【0022】本発明に特に関係する動作は、指定された ディスク装置が、他のディスク制御装置(ディスク制御 装置B113)に接続されている場合に実行するステッ プ705以下の動作である。まず、チェックの結果、ヌ

ル値になっておらず、接続されている場合には、ステップ705において、他制御装置接続ポインタ402の値に基づき、指定されたディスク装置に対応する他制御装置接続ディスク情報315を見出し、見出した他制御装置接続ディスク情報315に基づき、指定されたディスク装置が実際に接続されているディスク制御装置(ディスク制御装置B113)のアドレス、そのディスク制御装置のアドレスを獲得する。次に、ステップ706では、リード要求で受け取った、リードするデータのアドレスを、ディスク制御装置B113に接続されたディスク装置の形式に変換する。

【0023】メインフレーム101からのリード/ライト要求においては、通常、読み書きするデータのアドレスは、通常CKD形式に従って、シリンダー番号、ヘッド番号、レコード番号で指定される。以下、シリンダー番号、ヘッド番号、レコード番号で表されるレコードアドレスを、CCHHRと呼ぶ。一方、ディスク制御装置B113に接続されたディスク装置では、FBA形式にしたがって、LBA(Logical Block Address)で指定されるアクセスインターフェイスを持つ。したがって、ステップ706では、リード対象のデータのアクセスアドレスをCKD形式からFBA形式に変換する。変換式は、例えば、

LBA=(CC \* ヘッド数 + HH) \* トラック長 + レコード番号\*レコード長 のように表現できる。

【0024】ステップ707では、ディスク制御装置B 113に対して、該当するディスク装置のステップ706で計算した領域からデータを読み出すよう要求を発行する。ステップ708は、ディスク制御装置B113から、要求したデータが来るのを待つ。ステップ709では、ディスク制御装置B113から受け取ったデータをメインフレーム101に送り、処理を完了する。ディスク制御装置113Bは、ディスク制御装置A104から要求されたデータを該当するディスク装置から読み出し、ディスク制御装置A104に送るだけであるため、特に処理フローは記載しない。

【0025】次に、MTライブラリシステム116にバックアップしたデータを処理系Aのディスク制御装置A104、メインフレーム101を介して、処理系Bのオープン系システムのディスク装置群B114にリストアする場合について説明する。なお、既に述べたように、メインフレーム101には、ディスク制御装置群B113(ディスクC、ディスクD)も、ディスク装置A104に接続されていると認識されている。したがって、メインフレーム101の動作については、ディスク制御装置A104に、MTライブラリシステム116から読み出したデータを書き込むよう、ライト要求を発行するだけであるため、特に説明を行なわない。

【0026】ディスク制御装置A104は、メインフレーム101からのライト要求を受けて、図8のフロー図に従い処理を実行する。図8の処理フローにおいて、ステップ800~801およびステップ803~806における処理は、図7におけるステップ700~701およびステップ703~706における処理と同様であるので説明を省略する。また、ステップ802はメインフレーム101からの要求がライト要求であるので、通常ライト処理となる。

【0027】以下に、図7と異なる部分のみについて説明する。ステップ807では、ディスク制御装置B113に対して、該当するディスク装置のステップ807で計算した領域にデータを書き込む要求を発行する。次に、ステップ808で、メインフレーム1101から書き込みデータを受取り、ディスク制御装置B113に送る。次に、ステップ809で、ディスク制御装置B113から、ライト要求の完了報告を待ち、完了報告を受け取ると、メインフレーム101に完了報告を送り、処理を完了する。制御装置113Bは、ディスク制御装置A104から要求されたデータを該当するディスク装置から読み出し、ディスク制御装置A104に送るだけであるため、特に処理フローは記載しない。

【0028】以上、処理系Bのオープン系システムのディスク装置群B114のデータを処理系Aによりバックアップするシステムについて説明したが、他の実施例として、処理系Aにディスク制御装置Bおよびディスク装置群Bのみを接続し、メインフレームにインタフェースの異なる2つのI/Oサブシステムを接続した複合I/Oシステムを構成するようにしてもよく、この場合、接続するI/Oサブシステムを3以上としてもよい。

[0029]

【発明の効果】本発明により、アクセスインターフェイスが異なる I / Oサブシステム間において、データのバックアップを可能にできる。この結果、オープン系の I / Oサブシステムのデータをメインフレームの I / Oサブシステムにバックアップできる。また、メインフレームのバックアップ機構は、大容量、高性能、高信頼のM Tライブラリシステムを含むので、オープンシステムの I / Oサブシステムのデータを、高性能、高信頼のメインフレームのバックアップ機構で、バックアップすることができる。また、メインフレームに異なる I / Oサブシステムを接続することが可能になる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】実施例のシステムの概要の一例を示す図であ 2

【図2】実施例のシステムの概要の他の一例を示す図で ある。

【図3】ディスク制御装置の構成を示す図である。

【図4】自制御装置接続ディスク情報の構成を示す図である。

【図5】他制御装置接続ディスク情報の構成を示す図で ある

【図6】メインフレームから見たディスク装置の接続関係を示す図である。

【図7】オープン系のI/OサブシステムのデータをメインフレームのMTライブラリシステムにバックアップする際のディスク制御装置Aの処理フローの一例を示す図である。

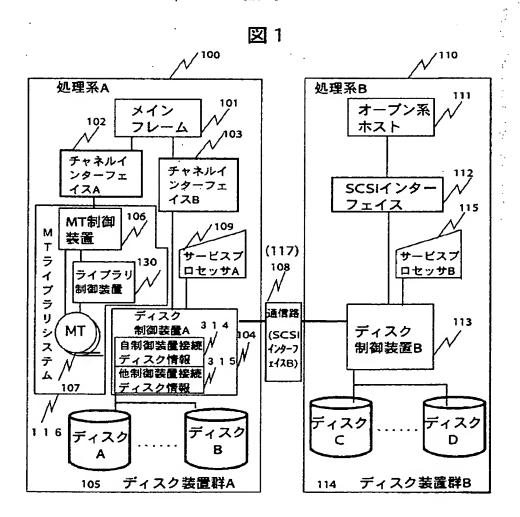
【図8】メインフレームのMTライブラリシステムから、オープン系のI/Oサブシステムに、データをリストアする際のディスク制御装置Aの処理フローの一例を示す図である。

#### 【符号の説明】

- 101 メインフレーム
- 102、103、122 チャネルインターフェイス
- 111、121 オープン系ホスト
- 112 SCSIインターフェイス
- 104、113、123 ディスク制御装置

- 105、114、124 ディスク装置群
- 106 磁気テープ制御装置
- 107 磁気テープライブラリ
- 108 通信路
- 109、115、125 サービスプロセッサ
- 116 MTライブラリシステム
- 130 ライブラリ制御装置
- 301 メモリ装置
- 302 MPU
- 303 ホストデータ転送装置
- 304 ディスク・キャッシュ装置
- 305 I/Oサブシステム間データ転送装置
- 306 ディスク転送装置
- 307 制御系プロセス
- 312 マイクロプログラム
- 313 データ
- 314 自制御装置接続ディスク情報
- 315 他制御装置接続ディスク情報

【図1】

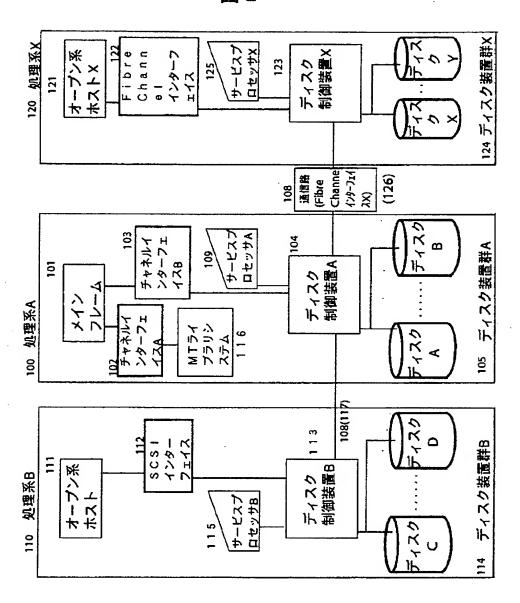


(10)

特開平10-283272

【図2】

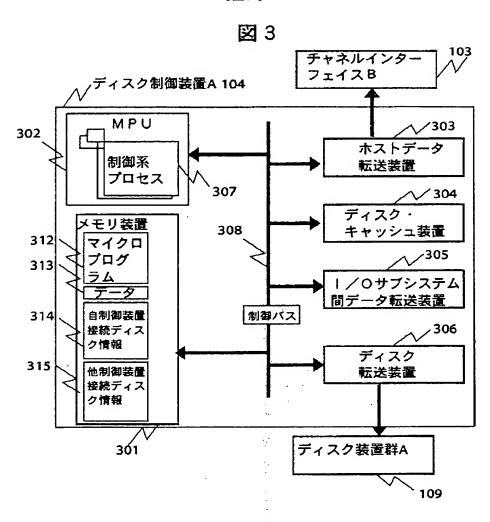
## 図 2

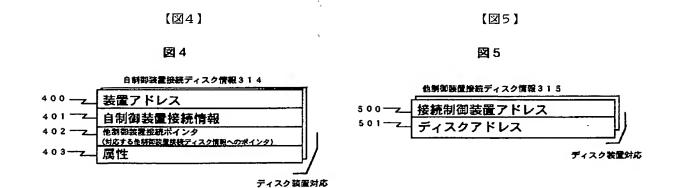


(11)

特開平10-283272

【図3】

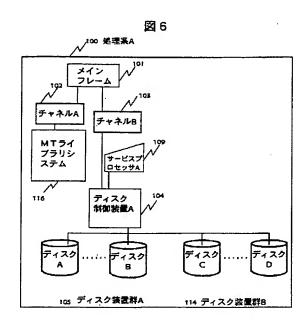




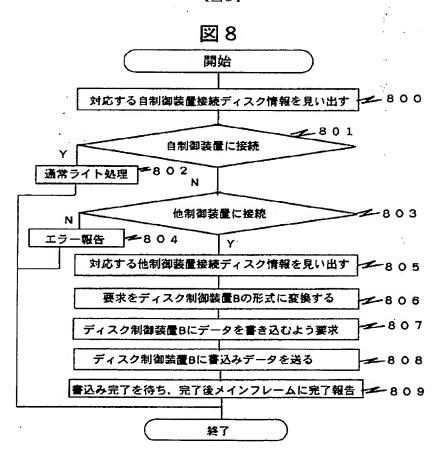
(12)

特開平10-283272

【図6】

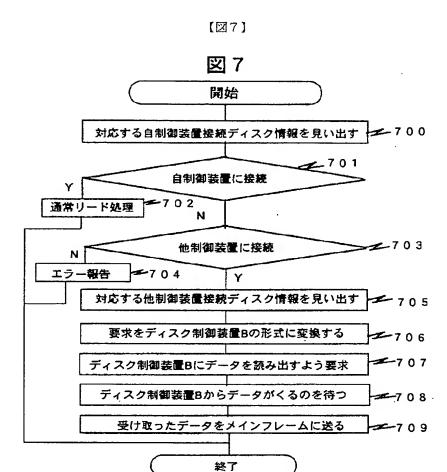


【図8】



(13)

特開平10-283272



THIS PAGE BLANK (USPTO)

# This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

### **BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

BLACK BORDERS

IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES

FADED TEXT OR DRAWING

BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING

SKEWED/SLANTED IMAGES

COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS

GRAY SCALE DOCUMENTS

LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT

REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY

## IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

☐ OTHER:

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.

